# **NETWORK MANAGING SYSTEM**

Patent number:

JP5153121

Publication date:

1993-06-18

Inventori

ATOZAWA SHINOBU; ARIGA HITOSHI

Applicanc

MITSUBISHI ELECTRIC CORP

Classification:

international:

HO4L12/28; HO4L12/28; (IPC1-7): HO4L12/28

- еигореан:

Application number:

JP19910312373 19911127

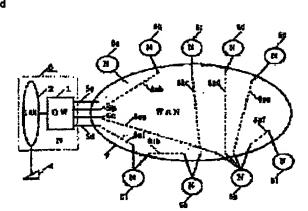
Priority number(6):

JP19910312373 19911127

Report a data error here

#### Abstract of JP6163121

PURPOSE: To obtain the efficient network managing system of a network system constituted of plural gate ways connecting an LAN with a line switching type WAN. CONSTITUTION: This system is equipped with a repeating function which repeats the management information of nodes 6d, 6e, and of to be managed through a node 6g to be managed to the managing device 4 of a managing node 6. when the node 6g is connected with the nodes 6d, 6e, and 6f and the learning function of the destination of calling. The calling required for the collection of the management information is reduced to the minimum. Also, the system is equipped with a function which ensures a port for the communication with the managing node in the network constituted of the nodes to be managed. Thus, the entire network can be always monitored and a time and economic efficiency can be improved.



36th 4236

# (19)日本国特新庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出膜公開番号

特開平5-153121

(43)公開日 平成5年(1993)6月18日

(51)Int.CL* H 0 4 L 12/28	<b>缴别配号</b>	庁内整理番号	FI	技術表示強折
		8948-5V	H n 47 11/00	310 C

# 西西南京 米爾求 請求項の数2(全 8 頁)

(21)出版语号	特 <b>膜平</b> 3−312378	(71)出版人	000006013
			三菱電機株式会社
(22)出版日	平成 8 年(1991)11月27日		東京都千代田区丸の内二丁目 2番 3 号
		(72)発明管	後沢 老
			鎌倉市大船五丁目1番1号 三菱電機株式
		1	会社通信システム研究所内
		(72)発明者	• *
		i	鎌倉市大組五丁目!番1号 三菱電機株式
			会社通信システム研究所内
	The All Training	(74)代理人	弁理士 禹田 守 (外1名)
		1	
		•	
		i	

# (54) [発明の名称] ネットワーク管理方式

# (57)【要約】

【目的】 LANと回線交換型のWANとを接続するゲ ートウェイを複数用いて構成するネットワークシステム の効率のよいネットワーク管理方式を得る。

【椿成】 被管理ノード6gが被管理ノード6d、6 e、6fと接続されているとき、被管理ノード6d、6 e、6fの管理情報を被管理ノード6gを経由して管理 ノード6の管理装置4に中継する中継機能、および、発 呼先の学習機能を備え、管理情報収集に要する発呼を最 小限にする。被管理ノード同志が構成するネットワーク 内に管理ノードとの通信用ポートを確保する機能を備え る。

【効果】 ネットワーク全体を常時監視することができ るとともに時間的、経済的効率が向上する。

\$ 12 h

(2)

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 以下の要素を有するネットワーク管理方 式

- (4) 収容するノードをアクセスするための回線網、
- (b) 上記回線網に収容された被管理ノード、
- (c) 上記回線網に収容され、上記被管理ノードにアクセスして被管理ノードを管理する管理ノード、
- (d) 上記管理ノードが、ひとつの被管理ノードを経由 して、他の被管理ノードをアクセスする中継アクセス手段。

【請求項2】 以下の要謝を有するネットワーク管理方 式

- (a) 収容するノードをアクセスするための回線網、
- (b) 上記回線網に収容され、他のノードを管理する管理ノード、
- (c) 上記回線網に複数のポートで接続され、少なくとも、自己のポートとアクセス中の他の被管理ノードのポートの中のいずれかのポートを、上記管理ノードとのアクセスのために確保して動作する被管理ノード。

#### 【発明の詳細な説明】・

[0001]

【産業上の利用分野】この発明は、たとえば、WANを介して接続されたLANシステムのネットワーク管理方式に関するものである。

[0002]

【従来の技術】従来のネットワーク管理方法では、例えば コミュニケーションテクノロジ9 1990.No18 「マルチベング管理へのソリューション」に示されているように、管理ノードから被管理ノードに管理情報の問い合わせを行い、その応答により管理を行う方法が知られている。またLANをコネクション型のWANに接続する方法では、例えば コミュニケーションテクノロジ7 199 0.No16 「ISDNによるLAN間接続の実際」に示されているように、ノード間の通信にはその都度、呼の設定が必要であることが知られている。

【0003】図6は従来のWANを介して接続されたLANシステムの一般構成を示すものである。図において、1はLAN2をWAN7へ接続するゲートウェイ装置、2はLAN、8はLAN2に収容される端末、4はLAN2に収容される管理装置、5はゲートウェイ1とWAN7を接続する複数のポート、6はゲートウェイ1とUAN2により構成されるノード、7はWAN、8はノード6間に設定された呼、9は管理情報の問い合わせパケント、10は問い合わせパケット9に対する応答の管理情報パケットである。また管理装置4を収容するノード6を管理ノード、その他6a~6iを被管理ノードと呼ぶ。

【0004】次に、上記従来技術におけるネットワーク 管理の動作について説明する。一般にLANシステムの ネットワーク管理には、構成管理、総舎管理、統計管 2

理、性能管理、課金管理等の要素が有り、これらの管理に必要な情報はノード6年にゲートウェイ1が収集している。管理ノード6のゲートウェイ1に問い合わせバケット9を送信する。間い合わせバケット9を受信した被管理ノード6のゲートウェイ1は自己の持つ管理情報を管理情報パケット10として管理ノード6から管理情報がケット10を受け取った管理ノード6から管理情報がケット10を受け取った管理ノード6のゲートウェイ1は自己の管理情報と合わせて管理大きのゲートウェイ1は自己の管理情報と合わせて管理大きなができる。ネットワーク構成や障害状況を知ることができる。

【0005】ノード6間で管理情報のやりとりを行うには、呼8が設定されているという条件が必要である。一般にWAN7側はひとつのポート5で複数のノード6に呼8の設定が可能なパケット交換網や呼の設定が不要なFDDI等の高速なLANを幹線LANとして用いており、管理情報収集のために新たに呼を設定するような造りにはなっていない。

» [0006]

【発明が解決しようとする課題】上記のように従来技術 によるネットワーク管理方法では、管理ノード6と被管 理ノード6との通信が常に保証されていることが前提と なっている。ところが、WAN7側に回線交換網を適用 した場合、この前提が成り立たなくなる。回線交換は一 般にその接続時間で課金されるため、短時間での大容量 伝送に適しており、LAN間を接続する場合でもデータ が流れている時のみ呼が設定されているような造りにな る。また回線交換ではひとつのポートが同時に設定でき る呼の数はひとつだけである。従って、回線交換網を介 したLANシステムでネットワーク管理を実現する場 合、管理ノード6は全ての被管理ノード6に対して順番 に呼8を設定して管理情報のやりとりをしなければなら ず、時間的、経済的効率が悪いという問題点があった。 またある被管理ノード6間窓が通信中の場合、該被管理 ノード6との間に呼の設定ができないため、ネットワー クの全容が把握できなくなり管理に支障をきたすという 問題点があった。

置、2はLAN、8はLAN 2に収容される端末、4は 【0007】この発明は上記のような問題点を解消する LAN 2に収容される管理装置、5はゲートウェイ1と は ためになされたもので、回線交換網を介したLANシス WAN 7を接続する複数のポート、6はゲートウェイ1 テムにおいても常時ネットワークの監視が可能であり、 とLAN 2により構成されるノード、7はWAN、8は 時間的、経済的効率のよいネットワーク管理方式を得る ノード6間に設定された呼、9は管理情報の問い合わせ ことを目的とする。

[8000]

【課題を解決するための手段】第1の発明に係わるネットワーク管理方式は、管理ノードが被管理ノードを接続し、その接続した被管理ノードが別の被管理ノードとも通信を行っていた場合、接続した被管理ノードを発由して別の被管理ノードと管理情報のやりとりを行うようにしたものであり、以下の要素を有するものである。

(3)

(a) 収容するノードをアクセスするための回線網、

(b) 上記回線網に収容された被管理ノード、 (c) 上 記回線網に収容され、上記被管理ノードにアクセスして 被管理ノードを管理する管理ノード、(d)上記管理ノ 一ドが、ひとつの被管理ノードを抵由して、他の被管理 ノードをアクセスする中継アクセス手段」

【0009】第2の交明に係わるネットワーク管理方式 は、被管理ノード同志が通信を行う際に、その接続によ り構成されるネットワーク内に管理ノードとの通信用に ものであり、以下の要素を有するものである。 (a) 収 容するノードをアクセスするための回線網、(b)上記 回規網に収容され、他のノードを管理する管理ノード、

(c) 上記回線網に複数のポートで接続され、少なくと も、自己のポートとアクセス中の他の被管理ノードのボ ートの中のいずれかのポートを、上記管理ノードとのア クセスのために確保して動作する被管理ノード。

[0010]

【作用】第1の発明に保わるネットワーク管理方式は、 中港アクセス手段により、管理ノードと接続された被管 理ノードが接続中の他の被管理ノードの管理情報を管理 ノードへ中継するようにしたので、管理メードは全ての 被管理ノードと呼の設定をする必要がなくなり時間的。 経済的効率が上がる。

【0011】第2の発明に係わるネットワーク管理方法 は、被管理ノード同志が構成するネットワーク内に管理 ノードとの通信用に少なくともひとつのポートを確保す るようにしたので、管理ノードはいつでも管理情報を得 ることができる。

[0012]

【実施例】実施例1.以下、この発射の実施例を図1に ついて説明する。この発明によるネットワーク管理方式 を実施するシステム構成については、上記図6に示され る従来技術と同様であるので、その詳細な説明は省略す

【0013】図1は第1、第2の発明の実施例を説明す るためのネットワークの接続例である。 図において、管 理ノード6のゲートウェイ1には4つのポート5 a~5 dが収容されており、ポート5b~5dは夫々被管理ノ ード6b, 6g, 6iに対して呼8mb, 8mg, 8m 40 iで接続されている。さらに被管理ノード6gは被管理 ノード6d, 6e, 6fに対して呼8gd, 8ge, 8 gfで、被管理ノード6iは被管理ノード6hに対して 呼8ihで、被管理ノード6hは被管理ノード6ヵに対 して呼8hcで接続されている。

【0014】次に、ネットワーク管理の動作について説 明する。管理ノード6のゲートウェイ1はポート5a~ 5 dの接続状態を調べ、呼8mbで接続中のボート5 b を使って被管理ノード6 b に対して管理情報の問い合わ

した被管理ノード6とは管理情報パケット10を管理ノ ード6に送信する。次に、管理ノード6は呼8mgで接 銃中のポート5cを使って被管理ノード6gの管理情報 を入手する。智慧ノード6は入手した管理情報から被管 理ノード6gが別の被管理ノード6d, 6e, 6纟と接 統中であることを知る。管理ノード6は被管理ノード6 gに対して被管理ノード6d, 6e, 6fへの中継指示 の入った問い合わせパケット9を送信する。被管理ノー ド6gは受信した問い合わせパケット9の中継指示を見 少なくともひとつのポートが確保されているようにした 10 て、被管理ノード6d,6e,6fに問い合わせパケッ ト9を中継する。被管理ノード6 d、 6 e、 6 f は夫々 管理情報パケット10を被管理ノード6g経由で管理ノ ード6に送信する。

> 【0015】さらに、管理ノード6は呼8miで接続中 のポート5 dを使って被管導ノード6 i の管理情報を入 手し、被管理ノード 6 b と接続中であることを知り、被 管理ノード6i 経由で被管理ノード6hの管理情報を入 手する。被弩襲ノード6hがきらに被管理ノード6cと 接続中であることを知り、被管理ノード6i.6h鰠由 で被管理ノード6 c の管理情報を入手する。接続中の全 てのポート56~5dを用いて管理情報を収集した結 果、被管理ノード6aの管理情報が未収集であるので、 管理ノード6は空いているボート5 a を用いて被管理ノ ード6aに発呼し、管理情報を収集する。全ての管理情 報を収集した管理ノード6のゲートウェイ1は自己の情 報と合わせて、 LAN 2を介して管理装置 4 へ送信す る。管理装置4は受信した管理情報を編集して表示す

【0016】実施例2.以上、実施例1による動作を示 # したが、この例は第1 および第2 の発明の総合的な動作 を表すものであり、個々の要果については以降で述べ る。図2は第1の発明で使用する管理情報収集のための **パケットのフォーマットの一実施例であり、9は管理情** 報問い合わせバケット全体、10は管理情報パケット全 体、11はパケットを中継するための中継ヘッダ、12 は管理情報問い合わせ指示、13は管理情報、14は中 継ヘッダ11の構成要量である中継先ノードのアドレス である。図3は第1の発明による管理ノード6のゲート ウェイ1のネットワーク管理に関する部分の概略フェー チャートである。以下フローに従って説明する。

【0017】管理ノード6はネットワーク管理を開始す るに当たり、自ノードに直接接続されている被管理ノー ド6の有無を調べ、接続中ノードがある場合には、全て の接続中茯管理ノード5に対して管理情報問い合わせバ ケット9を送信する。全ての接続中被管理ノード6から 管理情報パケット10を受信し、接続中ノード数、アド レス等を学習する。直接接続されている被管理ノード6 を介して間接的に接続されているノードが存在する場合 には、中継ヘッダ11に中継先ノードアドレス14を設 せパケット9を送信する。問い合わせパケット9を受信 20 定した問い合わせパケット9を複被管理ノード6へ送信 する。全ての間接接続中被管理ノード6から管理情報パ ケット10を受信し、管理情報を入手するとともに学習 を行う。上記動作を間接接続ノードが無くなるまで繰り 返す。

【0018】 授続中の被管理ノード6を介して収集が可 能な全てのノードの管理情報を入手した後、未収集ノー ドがあれば疎ノードに発呼する。発呼に際して前回の管 理情報から学習した内容を関べ、最も多くのノードと接 統中である可能性の高いノードを選択する。 発呼後、管 時点で切断する。上記動作を宋収集ノードが無くなる宝 で繰り返す。全被管理ノード6の管理情報を入手した 後、自己の情報と合わせて管理装置に送信する。

【0019】 次に被管理ノード側の動作について説明す る。図4は被管域ノード6のゲートウェイ1のネットワ 一ク管理に関する部分の概略フローチャートである。以 下フローに従って説明する。管理ノード6あるいは隣接 被管理ノード6から管理情報問い合わせパケット9を受 信した被管理ノード6は核パケットが自己宛てのものか 中継すべきものかを判断する。自己宛ての場合、管理信 20 た。 報パケット10を作成し管理ノード6あるいは競技被管 理ノード6へ送信する。その際中継ヘッダ11のアドレ ス14の並び換えを行い中総路を逆行するようにする。 中継の場合、中継ペッダ11から中継すべきアドレス1 4を調べ疎ノードへ送信する。次いで管理情報パケット 10を受信し管理ノード6あるいは隣接被管理ノード6 へ転送する。

【0020】実施例3.次に、第2の発明による、被管 理ノードが管理ノードに対して管理情報の常時収集を保 証するために行う発呼時の動作について説明する。この 30 動作は新たな発呼によって構成される被管理ノード同志 のネットワーク内に少なくともひとつの管理ノードと通 信可能なポートを確保するためのものである。 図 5 は被 管理ノード6のゲートウェイ1の発呼時の概略フローチ ャートである。以下フローに従って説明する。

【0021】新たな発呼に際して、既に管理ノード6と 接続中の場合は無条件に発呼する。接続中ではないが2 ボート以上空いている場合も無条件に発呼する。最終ポ ートの場合、接続中の全ノードに管理情報問い合わせバ ケット9を送信して管理情報を入手する。接続中のノー ね ド内に管理ノード6と接続中のポートあるいは発呼対象 でない空きポートがあれば発呼する。いずれのポートも 存在しない場合、未調査のノードが存在する限り隣接ノ 一ドを極由して管理情報を収集し、上記条件が満たされ た時点で発呼する。自己の接続するネットワーク内に管 理ノード6と接続中のポートあるいは発呼対象でない空 さポートが存在しない場合は発呼を行わない。 但しネッ トワークを設計するに当たり、このようなケースが頻発 しないように各ノードのポート数を調整しておく。

【0022】以上、上記実施例1~3においては、LA m 5 ポート

Nと回線交換等のコネクション型のWANとを複数のポ 〜トで接続するゲートウェイ (ノード) を複数用いて機 発するネットワークシステムにおいて、1つのノードの サプネットワークに収容されるただ1つの管理装置から ネットワーク全体を管理することを特徴とするネットワ 一ク管理方式において、管理装置を収容するノード(管 理ノード)に対して全ノードからの情報収集を常時保証 することを特徴とするネットワーク管理方式を説明し た。また、管理ノードからの管理情報収集に要する被管 理情報の収集、学習を行い間接接続ノードが無くなった 10 理ノードへの発呼回数を最小限にすることを特徴とする ネットワーク管理方式を説明した。また、管理ノードが 被管理ノード同志の接続状態を基に管理情報の中継ルー トを被管理ノードに指示することを特徴とするネットワ 一ク管理方式を説明した。また、被管理ノードが管理情 報を中様することを特徴とするネットワーク管理方式を 説明した。また、管理ノードが発呼する際に、前回収集 した管理情報を参照し、最も多くのノードを接続中であ ることが予想される被管理ノードを選択する学習機能を 持つことを特徴とするネットワーク管理方式を説明し

# [0023]

【発明の効果】以上のように、第1の発明のネットワー ク管理方式によれば、管理情報の中継機能を備えたの で、管理情報収集に要する発呼の回数を最小限にするこ とが可能となり時間的、経済的効率が上がるという優れ た効果を奏する。

【0024】さらに、第2の発明のネットワーク管理方 式によれば、被管理ノード問志が存成するネットワーク 内に少なくともひとつの管理ノードとの通信用ポートを 確保する機能を備えたので、常時全ネットワークが監視 可能であるという優れた効果を奏する。

### 【図面の簡単な説明】

【図1】第1、第2の発明の総合的な効果を説明するた めのネットワーク構成図である。

【図2】第1の発明による管理情報収集に用いるパケッ トのフォーマット図である。

【図3】第1の発明による管理ノード側のネットワーク 管理に関する動作の経略フローチャート図である。

【図4】第1の発明による被管理ノード側のネットワー ク管理に関する動作の概略フローチャート図である。

【図5】第2の発明による被管理ノード側の発呼時の概 略フローチャート図である。

【図6】従来のWANを介して接続されたLANシステ ムの一般構成図である。

### 【符号の説明】

- 1 ゲートウェイ
- 2 LAN
- 3 端末
- 4 管理装置

6 ノード全体

7 WAN

- 9 管理情報問い合わせパケット
- 10 管理情報パケット

(5)

11・中継ヘッダ

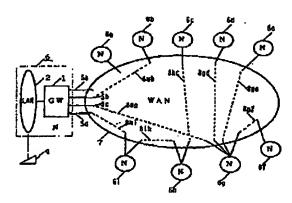
12 管理情報問い合わせ指示

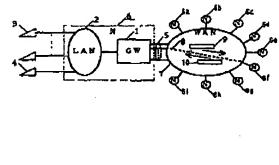
13 管理情報

14 中継アドレス

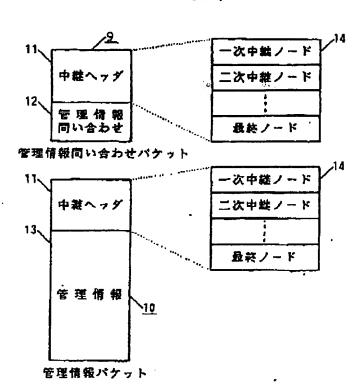
[図1]

【図6】

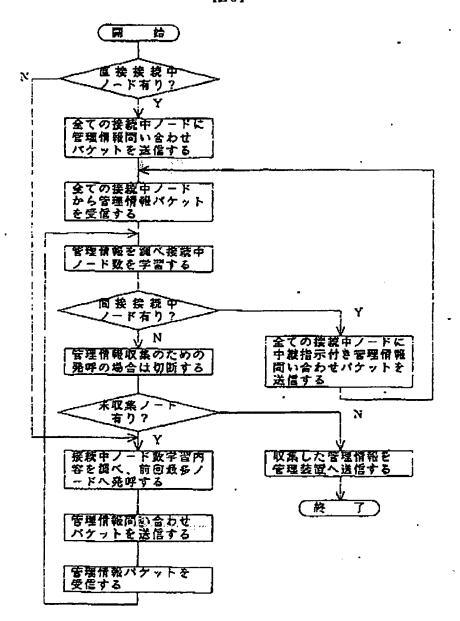




[図2]



[X 3]

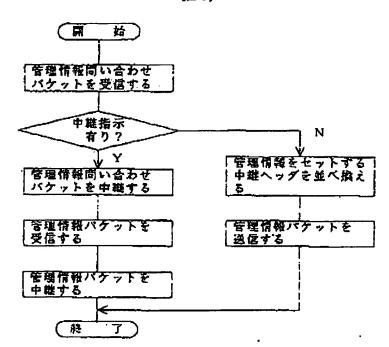


العطائق والإهاما

# 11/ 12

(7)

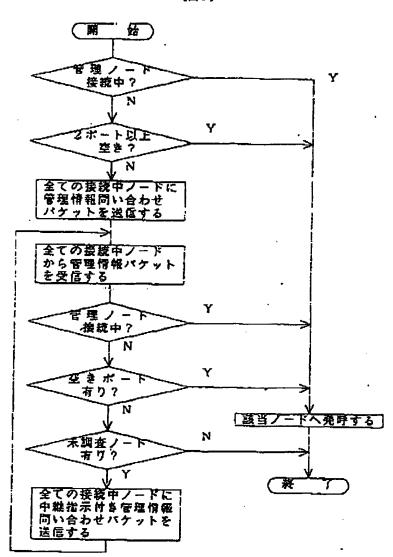
[図4]



爱的人

[図5]

(8)



Japanese Published Patent Application 5-153121 (JP-A-5-153121)

Laid-Open Date: June 18, 1993

Filing Date: November 27, 1991

Applicant: Mitsubishi Denki Kabushiki Kaisha

Title of the Invention: NETWORK MANAGEMENT METHOD

# Partial translation

[0004]

Next, an operation of the network management in the above-mentioned prior art is explained. In general, the network management of a LAN system includes elements such as structural management, obstacle management, statistic management, performance capability management, accounting management, etc. The information needed for these managements are collected by a gateway 1 for each node 6. The gateway 1 of the management node 6 regularly sends an inquiry packet 9 to the gateway 1 of a subject management node 5. The gateway 1 of the subject management node 6 that has received the inquiry packet 9 sends its own management information to the gateway 1 of the management node 6 as a management information packet 10. The gateway 1 of the management node 6 that has received the management information packet 10 from all the subject management nodes 6 sends the information to a management device 4 along with its own management information. A network user can find out the network structure and the obstacle status through the information displayed on the management device 4. [0005]

In order to perform communication of the management information between the nodes 6, a call 8 must be set. In general, the WAN 7 side uses, as a branch LAM, a high-speed LAN such as an FDDI requiring call setting and a packet exchange network that can set the call 8 in a

plurality of nodes 6 by one port 5, and does not set a new call for management information collection.

SKIP TEXT

[0013]

Fig. 1 is a connection example of a network explaining first and second embodiments of the invention. In the figure, four ports 5a-5d are housed in the gateway 1 of the management nodes 6. The ports 5b-5d are connected to the respective subject management nodes 6b, 6g, 6i by calls 8mb, 8mg, 8mi. Furthermore, the subject management node 6g is connected to the subject management nodes 6d, 6e, 6f, by calls 8gd, 8ge, 8gf. The subject management node 6i is connected to the subject management node 6h by a call 8hc.

[0014]

The following explains an operation of the network management. The gateway 1 of the management node 6 checks the connection status of the ports 5a-5d and sends an inquiry packet 9 of management information to the subject management node 6b, using the port 5b that is being connected by the call 8mb. The subject management node 6b that has received the inquiry packet 9 sends a management information packet 10 to the management node 6. Next, the management node 6 obtains management information of the subject management node 6g, using the port 5c that is being connected by the call 8mg. The management node 6 finds out that the subject management node 6g from the obtained management information is being connected to other subject management nodes 6d, 6e, 6f. The management node 6 sends the inquiry packet 9, including a relay instruction to the subject management nodes 6d, 6e, 6f, to the subject management node 6g. The subject management node 6g sees the relay instruction of the received

inquiry packet 9 and relays the inquiry packet 9 to the subject management nodes 6d, 6e, 6f. The subject management nodes 6d, 6e, 6f send respective management information packets 10 to the management node 6 via the subject management node 6g.

[0015]

Furthermore, the management node 6 finds out that it is being connected to the subject management node 6h after obtaining the management information of the subject management node 6i, using the port 5d that is being connected by the call 8mi. Furthermore, the management node 6 receives the management information of the subject management node 6h via the subject management node 6i. Furthermore, the subject management node 6a finds out that the subject management node 6h is being connected to the subject management node 6c, and obtains the management information of the subject management node 6c via the subject management nodes 6i, 6h. As a result of collecting the management information, using all the ports 5b-5d that are being connected, the management information of the subject management node 6a is not yet collected. Thus, the management node 6 uses a vacant port 5a and sends a call to the subject management node 6a; thus, the management information is collected. The gateway 1 of the management node 6 that has collected all of the management information sends the management information to the management device 4 via the LAN 2 along with its own information. The management device 4 edits and displays the received management information.